Chapitre III
Gestion des Clés Publiques : Cas de PKI

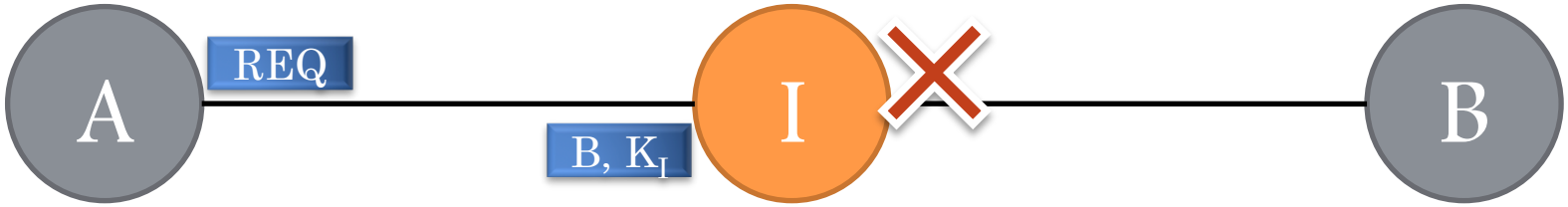
Liaison d'une clé publique à une entité

Modèles de certification

Révocation & annuaires des certificats

Partage du pouvoir de certification

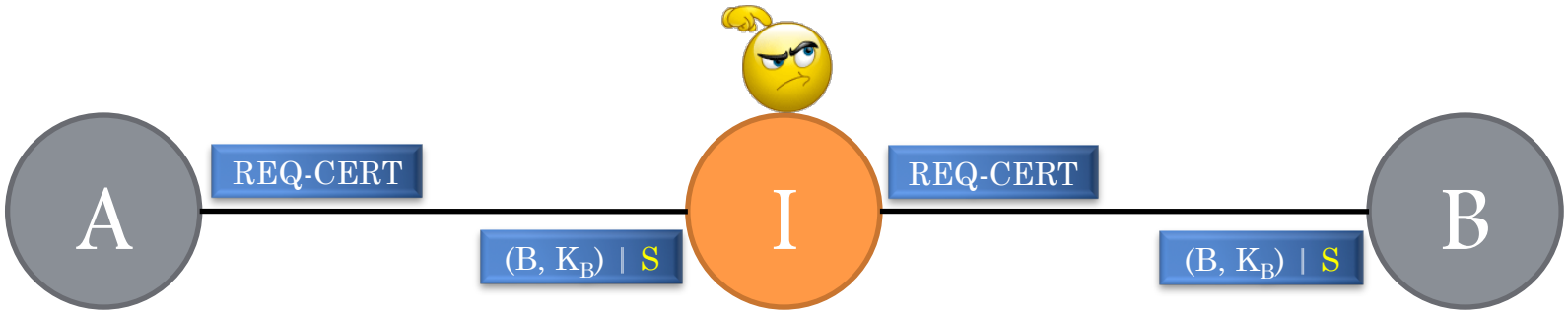
LIAISON D'UNE ENTITÉ À SA CLÉ PUBLIQUE



- « A » envoie à « B » une requête pour avoir sa clé publique
- « I » interrompt la requête
- « I » répond à « A » avec (B, K_I) en se faisant passer pour « B »
- Comment « A » peut-il vérifier la validité de cette liaison ?
- Certificat à clé publique (appelé aussi certificat d'identité)
  - Un document électronique signé par une autorité de confiance permettant de lier une entité à sa clé publique

Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

LIAISON D'UNE ENTITÉ À SA CLÉ PUBLIQUE

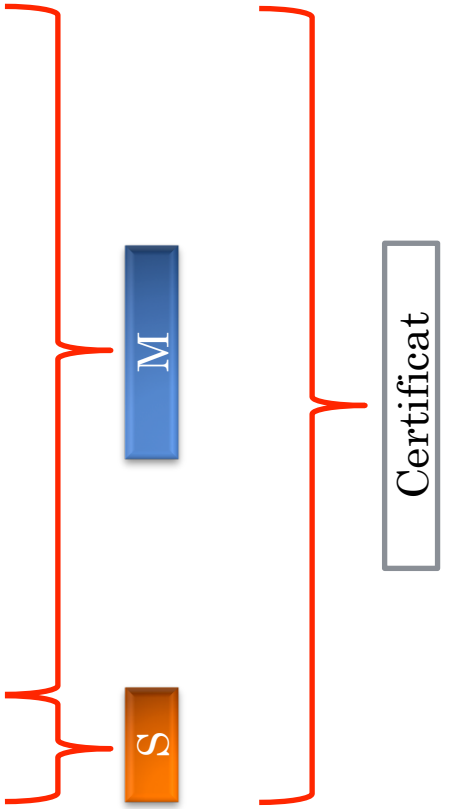


- « A » envoie à « B » une requête pour avoir son certificat
- « I » interrompt la requête ?
- « B » répond à « A » avec (B, K_B) signé par une autorité
- « I » peut-il tricher sur cette liaison ?
- « A » vérifie la signature numérique

Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

CERTIFICAT D'IDENTITÉ X.509

- Version du standard
- Numéro de série du certificat
- Fonction de hachage utilisée
- Algorithme de signature utilisé
- L'identité du signataire
- Période de validité du certificat
- L'identité de l'utilisateur
- La clé publique de l'utilisateur
- Signature de l'autorité de confiance



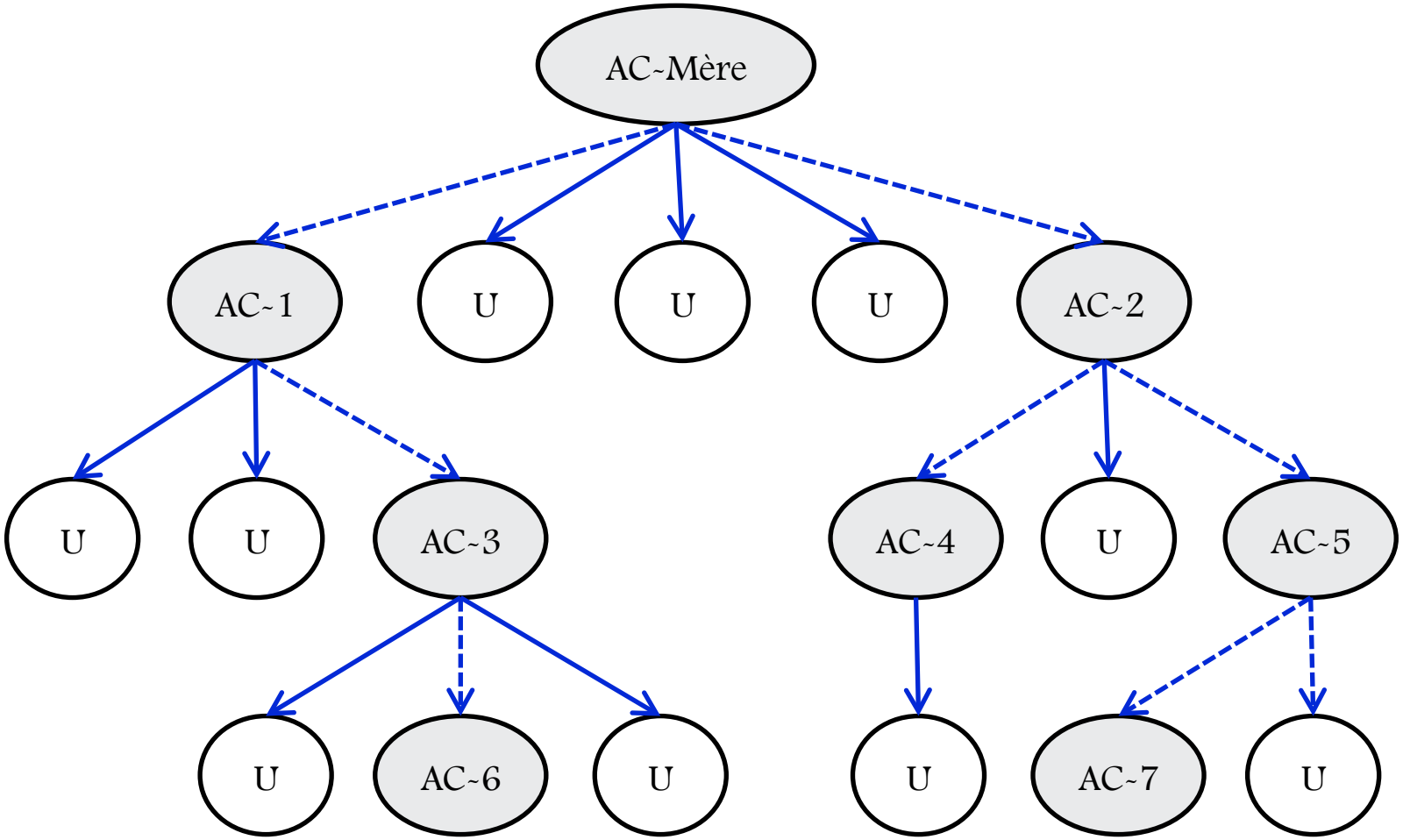
Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

MODÈLES DE CERTIFICATION

- Autorité de certification
- Délégation du pouvoir de certification
  - Certificat d'attribut (ou certificat de délégation)
  - Il porte sur des privilèges contrairement à un certificat à clé publique
- Modèle de certification hiérarchique
- Modèle de certification croisé
- Modèle de certification en graphe
- Modèle de certification complètement distribué

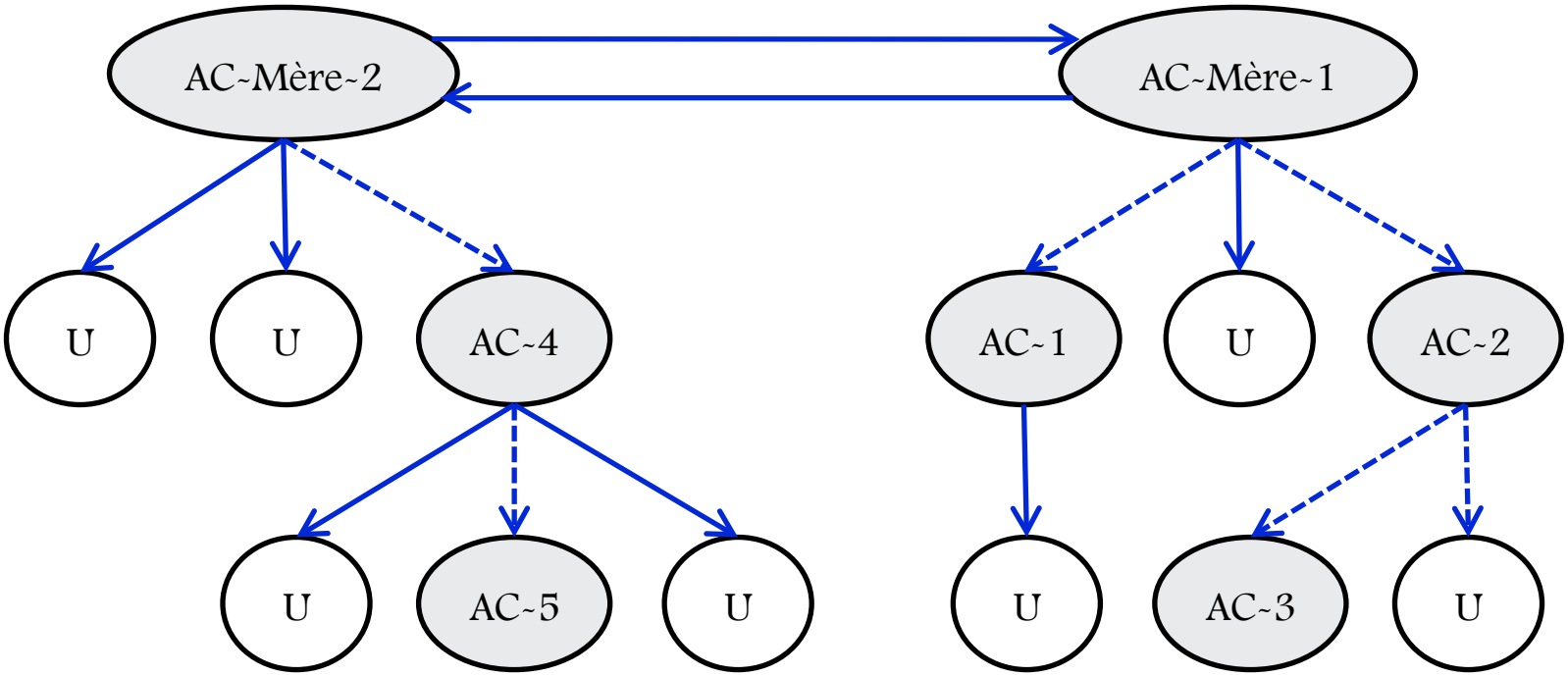
Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

Modèle de certification hiérarchique



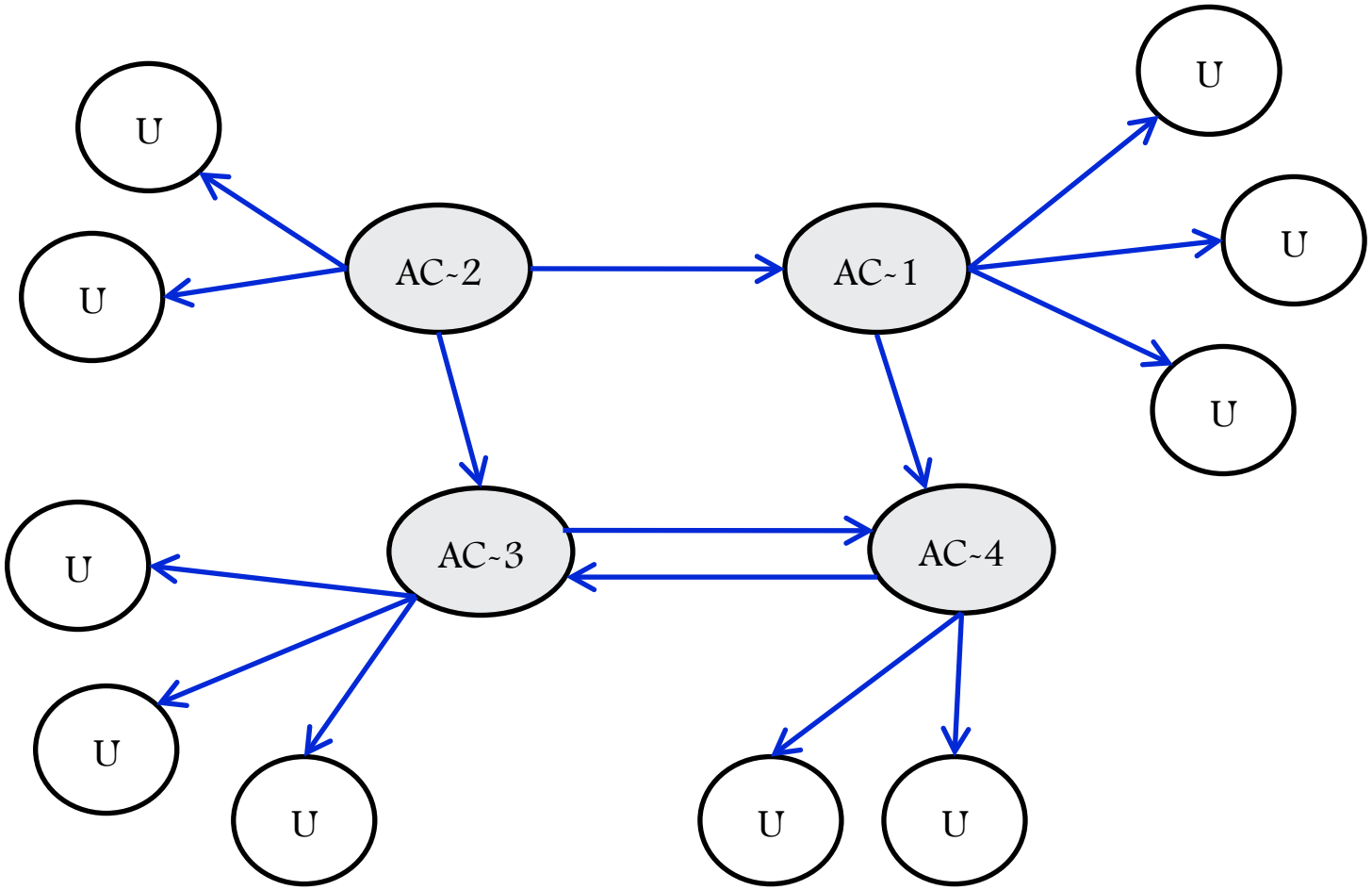
Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

Modèle de certification croisé



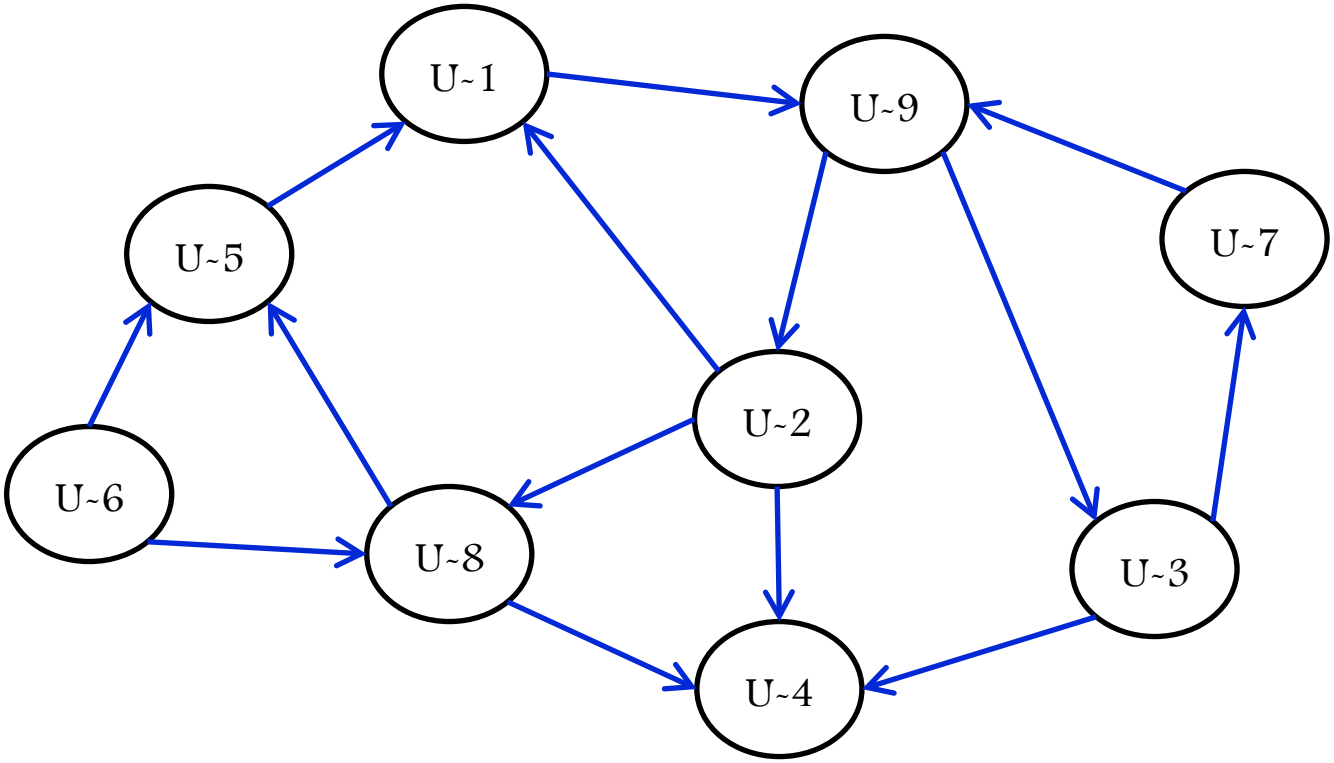
Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

MODÈLE DE CERTIFICATION EN GRAPHE



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

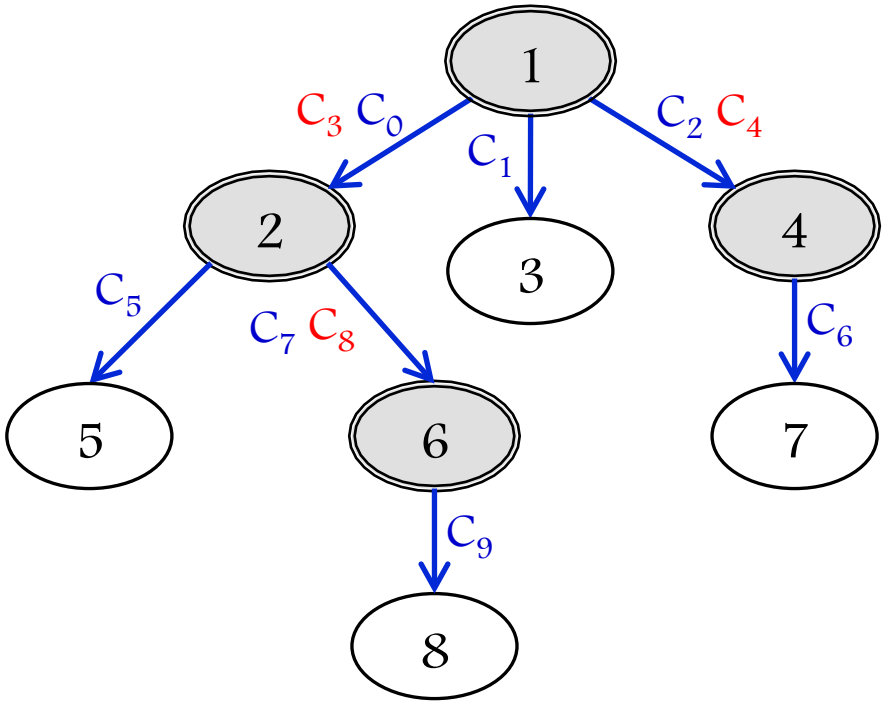
MODÈLE COMPLÈTEMENT DISTRIBUÉ



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

EXEMPLE 1 (MODÈLE HIÉRARCHIQUE)

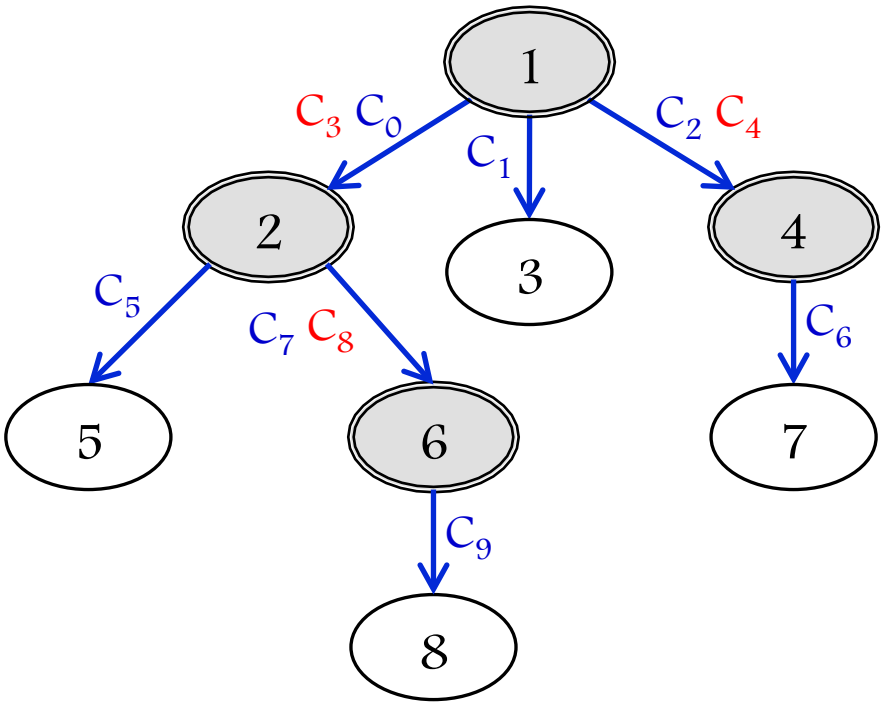
- Format du certificat ⇒ [ID_{AC}, ID_U, CLE_U, Signature]
- L'autorité de certification mère porte l'identité « 1 »
- Les certificats de délégation sont définis avec $CLE_U = -1$
- L'annuaire du système de certification :
  - C_0=[1, 2, 13, 217]
  - C_1=[1, 3, 51, 171]
  - C_2=[1, 4, 17, 107]
  - C_3=[1, 2, −1, 553]
  - C_4=[1, 4, −1, 881]
  - C_5=[2, 5, 18, 409]
  - C_6=[4, 7, 41, 167]
  - C_7=[2, 6, 19, 284]
  - C_8=[2, 6, −1, 335]
  - C_9=[6, 8, 47, 591]



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

EXEMPLE 1 (MODÈLE HIÉRARCHIQUE)

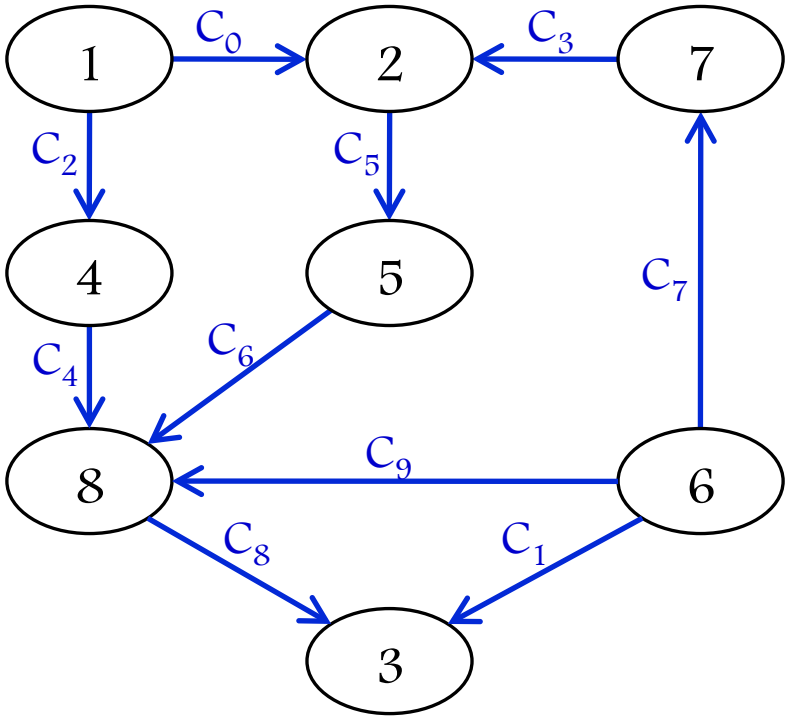
- Quels sont les certificats nécessaires à vérifier pour que l'utilisateur X puisse authentifier la clé publique de Y ?
  - X=4 & Y=3
  - $\{C_1\}$
  - X=3 & Y=5
  - $\{C_0, C_3, C_5\}$
  - X=5 & Y=3
  - $\{C_1\}$
  - X=7 & Y=8
  - $\{C_0, C_3, C_7, C_8, C_9\}$
  - X=8 & Y=4
  - $\{C_2\}$



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

EXEMPLE 2 (MODÈLE COMPLÈTEMENT DISTRIBUÉ)

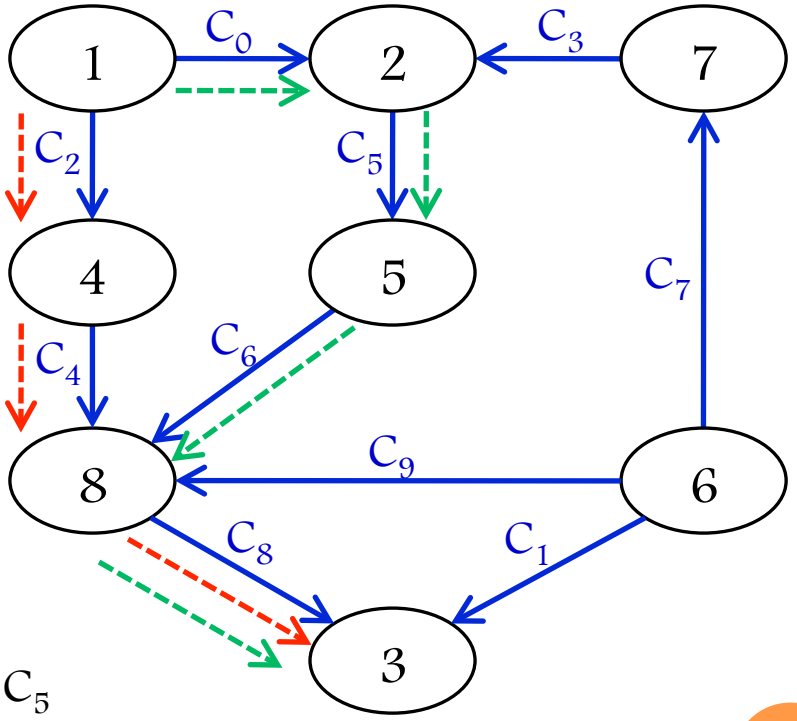
- Format du certificat ⇒ [ID_{U1}, ID_{U2}, CLE_{U2}, Signature]
- L'annuaire du système de certification :
  - C_0=[1, 2, 13, 217]
  - C_1=[6, 3, 51, 171]
  - C_2=[1, 4, 17, 107]
  - C_3=[7, 2, 13, 553]
  - C_4=[4, 8, 47, 881]
  - C_5=[2, 5, 18, 409]
  - C_6=[5, 8, 47, 167]
  - C_7=[6, 7, 19, 284]
  - C_8=[8, 3, 51, 335]
  - C_9=[6, 8, 47, 591]



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

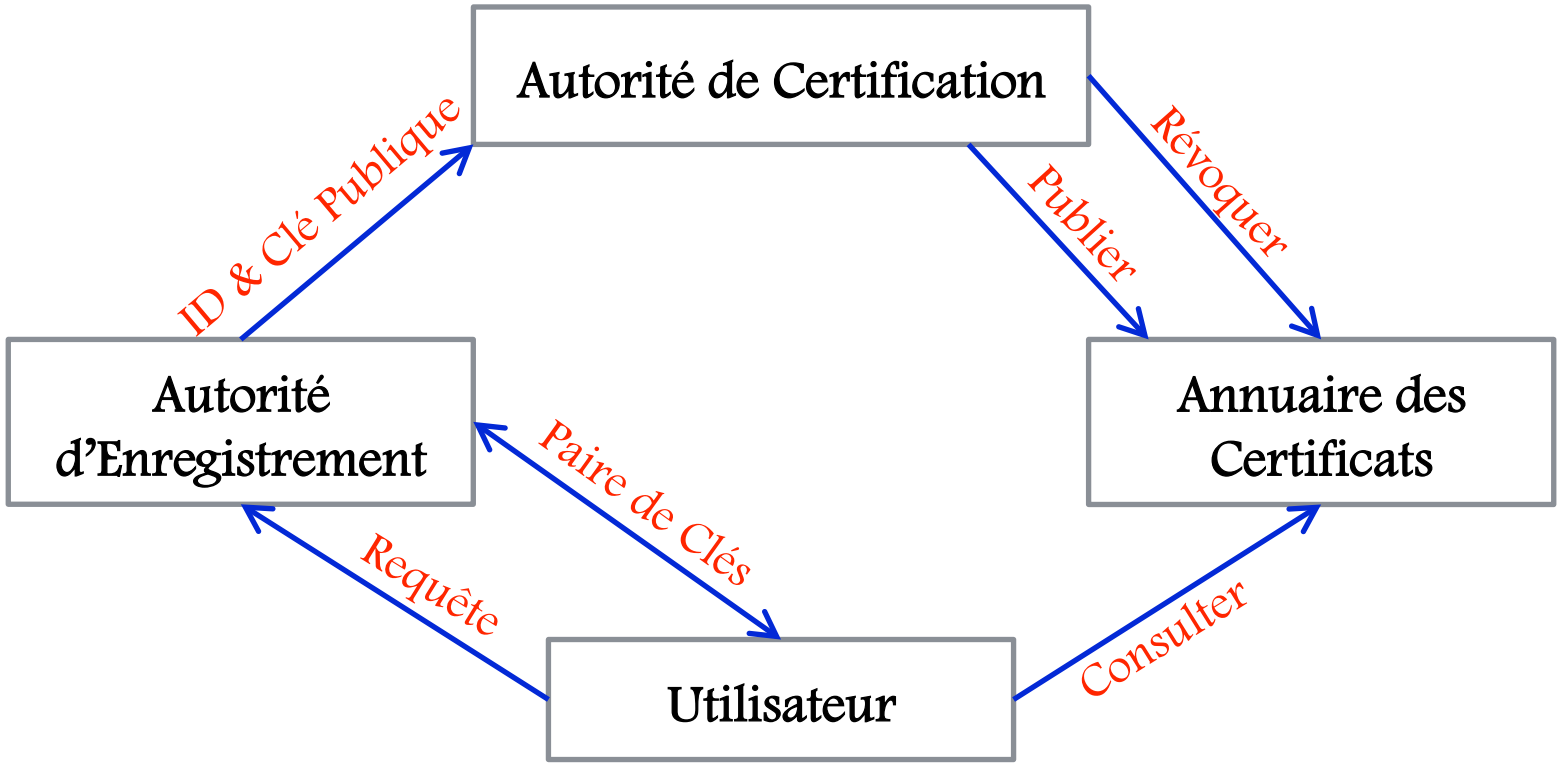
EXEMPLE 2 (MODÈLE COMPLÈTEMENT DISTRIBUÉS)

- Quels sont les certificats nécessaires à vérifier pour que l'utilisateur 1 puisse vérifier la clé publique de 3 ?
  - Chaine 1 $\Rightarrow \{C_2, C_4, C_8\}$
  - Chaine 2 $\Rightarrow \{C_0, C_5, C_6, C_8\}$
- Vérification de « Chaine 2 »
  - C_8 contient la clé publique de 3
  - Vérifier $C_8 \Rightarrow$ Clé publique de 8 ?!
  - C_6 contient la clé publique de 8
  - Vérifier $C_6 \Rightarrow$ Clé publique de 5 ?!
  - C_5 contient la clé publique de 5
  - Vérifier $C_5 \Rightarrow$ Clé publique de 2 ?!
  - C_0 contient la clé publique de 2
  - Vérifier $C_0 \Rightarrow$ Clé publique de 1
  - Avec sa clé publique $\Rightarrow$ 1 vérifie C_0
  - Avec la clé publique de 2 $\Rightarrow$ 1 vérifie C_5
  - Avec la clé publique de 5 $\Rightarrow$ 1 vérifie C_6
  - Avec la clé publique de 8 $\Rightarrow$ 1 vérifie C_8



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

LA CERTIFICATION DANS UNE PKI



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

LES ANNUAIRES DE CERTIFICATS

- Les certificats émis par les autorités de certification doivent être rendus accessibles
- Les certificats sont publiés sur un annuaire à accès libre
  - Mode de lecture
  - Mode d'ajout
  - Mode de suppression ⇒ révocation des certificats
- Il contient une liste de révocation ⇒ datés et signés par les autorités de certification

Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

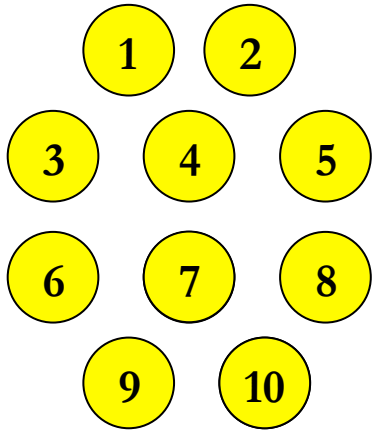
RÉVOCATION DES CERTIFICATS

- L'expiration de la période de validité
  - Révocation automatique
- La divulgation de la clé privée de l'utilisateur
  - Sur demande
  - Mise à jour de la paire de clés
- L'utilisateur n'est plus considéré digne de confiance
  - Par rapport à son comportement

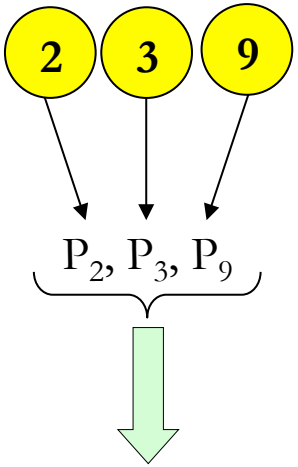
Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

LA CRYPTOGRAPHIE À SEUIL

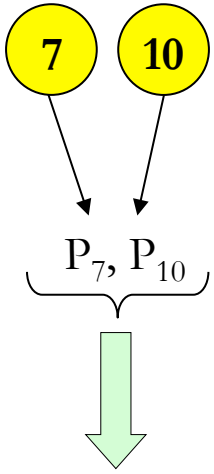
- Adi Shamir en 1979
- Un schéma de (k, n) permet à n entités de partager un secret S pour avoir l'habilité d'effectuer une opération cryptographique
- Au moins k entités peuvent coopérer pour reconstituer S



k = 3



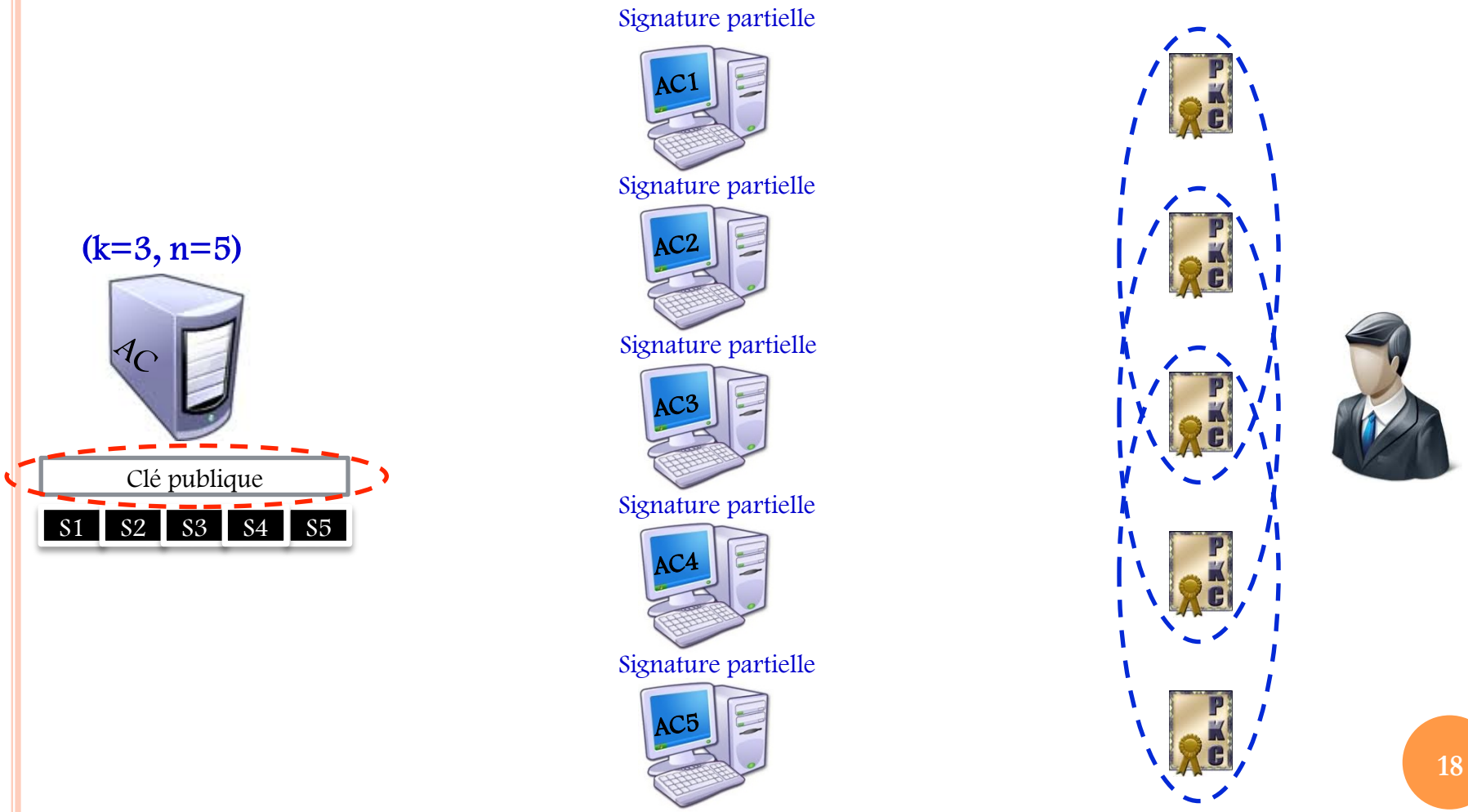
S



?

Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

PARTAGE DU POUVOIR DE CERTIFICATION



Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia

IMPLÉMENTATION AVEC RSA

- Générer les paramètres de RSA : (n, φ(n), e, d)
  - La clé publique (e, n) ⇒ Diffusée à tous les utilisateurs
  - La clé privée (d, n) ⇒ Partagée entre les serveurs
- Créer un polynôme $F(x) = d + a_1x^1 + \ldots + a_{k-1}x^{k-1}$
- Calculer pour chaque serveur s_i sa part privée :
  - $S_i = F(i) \bmod \varphi(n)$
- Chaque serveur s_i génère une signature partielle :
  - $SP_i = C^{Si} \bmod n$
- Calculer L_i : $\mathcal{L}_i = \prod_{j=1, j\neq i}^{j=k} \frac{j}{j-i} \bmod \phi(n)$
- Calculer la signature complète : $\mathcal{SC} = \prod_{i=1}^{i=k} \mathcal{SP}_i^{\mathcal{L}_i} \bmod n$
- $C = SC^e \bmod n$?

Dr. OMAR Mawloud © 2015/2016 – Université de Béjaia